

Betriebssystemtechnik

Adressräume: Trennung, Zugriff, Schutz

X. Spezialfälle: Adaptiver Speicherschutz

Wolfgang Schröder-Preikschat / Volkmar Sieh

SS 2024



Einleitung

Problemstellung

Sicherheitsdimension

Prozessorarchitektur

Störungsquelle

Lösungsansatz

Adressraumkonzept

Prozessisolation

Intermittierende Prozessisolation

Prinzip

Zusammenfassung





- **gemeinsamer Hauptspeicher** (*shared memory*) bildet die typische Basis für mehr-/vielkernige Prozessoren
 - dabei verfügt jeder einzelne Rechenkern über eine eigene MMU
 - wichtiger Bestandteil jeder MMU ist der TLB
 - *translation lookaside buffer*, auch bekannt als **Übersetzungspuffer**



- **gemeinsamer Hauptspeicher** (*shared memory*) bildet die typische Basis für mehr-/vielkernige Prozessoren

- für derartige Prozessoren sollten Anwendungen **mehr-/vielfädige Prozesse** ermöglichen, um in ihrer Leistung skalieren zu können [9]
 - verteilt über die Rechenkerne finden diese Prozesse gleichzeitig statt
 - sie bilden sogenannte **gleichzeitige Prozesse** 😊
 - dabei teilen sich die Prozessfäden einer Anwendung denselben Adressraum



- **gemeinsamer Hauptspeicher** (*shared memory*) bildet die typische Basis für mehr-/vielkernige Prozessoren

- für derartige Prozessoren sollten Anwendungen **mehr-/vielfädige Prozesse** ermöglichen, um in ihrer Leistung skalieren zu können [9]

- bewirkt eine Fadenaktion eine Adressraumänderung, ist diese auf den Rechenkernen der anderen Fäden der Anwendung nachzuziehen
 - erzwungenes Unterbrechen von Prozessoren für TLB-Konsistenzaktionen
 - ein wahres „Niederschießen“ von Rechenkernen: „**TLB shutdown**“ [2]



- **gemeinsamer Hauptspeicher** (*shared memory*) bildet die typische Basis für mehr-/vielkernige Prozessoren
- für derartige Prozessoren sollten Anwendungen **mehr-/vielfädige Prozesse** ermöglichen, um in ihrer Leistung skalieren zu können [9]
- bewirkt eine Fadenaktion eine Adressraumänderung, ist diese auf den Rechenkernen der anderen Fäden der Anwendung nachzuziehen
- Adressraumisolation von Prozessen ist ein **Anwendungskriterium**, das nur im Bedarfsfall vom System durchgesetzt wird [5, 4]



Einleitung

Problemstellung

Sicherheitsdimension

Processorarchitektur

Störungsquelle

Lösungsansatz

Adressraumkonzept

Prozessisolation

Intermittierende Prozessisolation

Prinzip

Zusammenfassung



- **Sicherheit** (*security*)
 - Schutz einer Entität vor ihrer Umwelt



- **Sicherheit** (*security*)
 - Schutz einer Entität vor ihrer Umwelt
- differenzierte Zugriffskontrolle
 - Text, Daten, Stapel, ...
 - lesen, schreiben, ausführen, ...



- **Sicherheit** (*security*)
 - Schutz einer Entität vor ihrer Umwelt

- erreichbar durch:
 - **Überwachung** der Adressen
 - typisch für Mehradressraumsysteme
 - **Randomisierung** von Adressbereichen
 - möglich für Einadressraumsysteme
 - **Typsicherheit** der Programme
 - abhängig von Sprache/Kompilierer



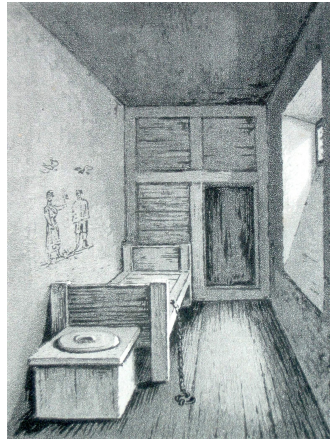
- **Sicherheit** (*security*)
 - Schutz einer Entität vor ihrer Umwelt



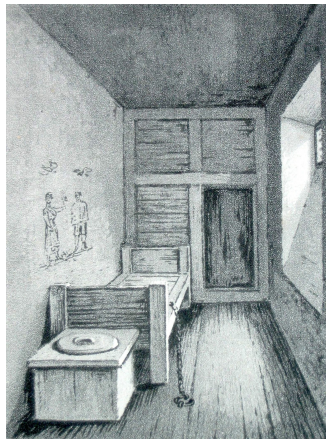
- „benutzt“ [8] Befehlssatzebene und...
 - Betriebssystemebene oder Kompilierer
 - je nachdem ob Typsicherheit aller Programme gewährleistet ist



- [Betriebs-]**Sicherheit** (*safety*)
 - Schutz der Umwelt vor einer Entität

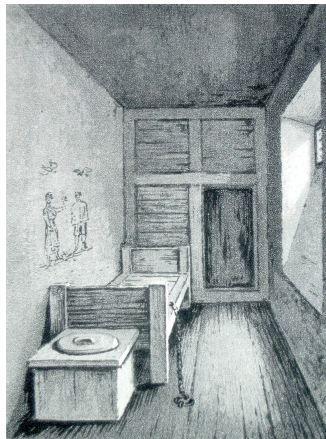


- [Betriebs-]**Sicherheit** (*safety*)
 - Schutz der Umwelt vor einer Entität
- softwarebasiert
 - vollständige Interpretation der Befehle
 - CSIM virtuelle Maschine [6, S. 21]
 - **Kompilierung**
 - typsichere Programmiersprache



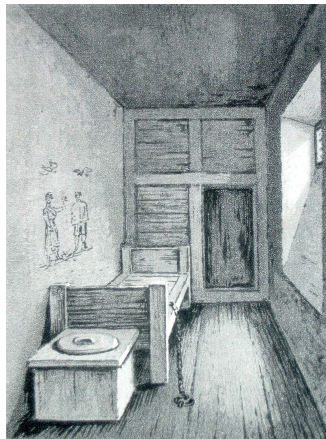
- [Betriebs-]**Sicherheit** (*safety*)
 - Schutz der Umwelt vor einer Entität
- softwarebasiert

- hardwarebasiert
 - MMU- oder MPU-basiert
 - **partielle Interpretation** der Zugriffe
 - im Ausnahmefall (*trap*)
 - durch das Betriebssystem

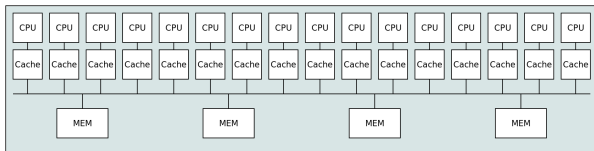


Adressraumisolation

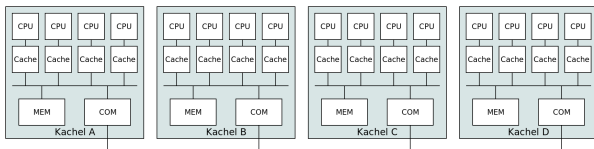
- [Betriebs-]**Sicherheit** (*safety*)
 - Schutz der Umwelt vor einer Entität
- softwarebasiert
- hardwarebasiert
- „benutzt“ [8] Befehlssatzebene und...
 - Betriebssystemebene oder Kompilierer
 - je nachdem ob Typsicherheit aller Programme gewährleistet ist



UMA: Uniform Memory Access

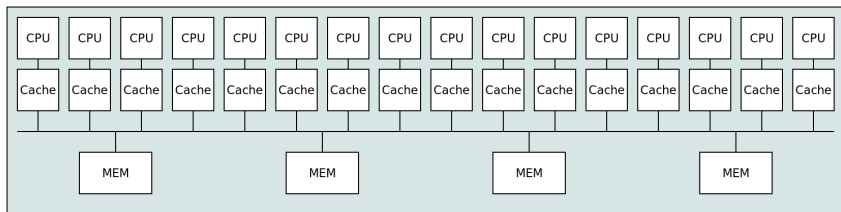


NUMA: Non-Uniform Memory Access



COM: Einheit zum Weiterleiten von Speicherzugriffen

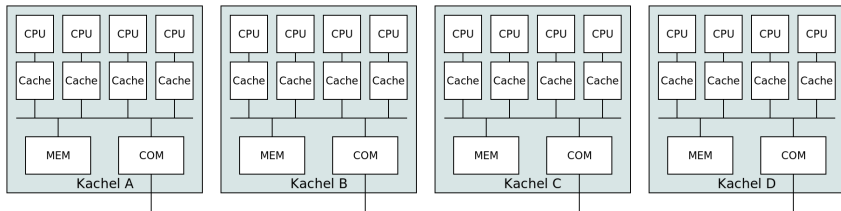
Vielkernprozessoren - Uniform Memory Access



- + Cache-Kohärenz möglich („Snooping“, „MESI“-Protokoll)
- (zu) hohe Bus-Auslastung



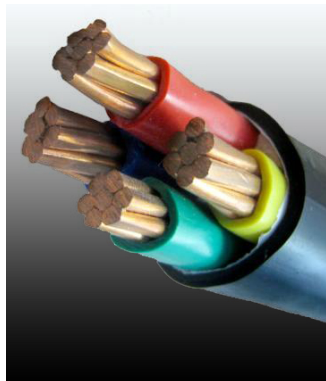
Vielkernprozessoren - Non-Uniform Memory Access



- + geringe Bus-Auslastung
- Cache-Kohärenz unmöglich



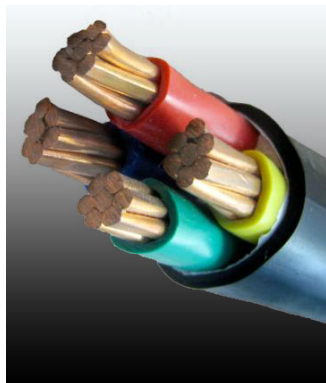
- Symbol¹ eines hochmodernen gekachelten 28-Kern-Prozessors: ☺
 - 7 Kerne pro Kachel
 - cache-kohärent
 - homogen auf Kernebene
 - 4 Kacheln pro CPU
 - cache-inkohärent
 - heterogen auf Kachelebene



¹Suchergebnis, als wosch nach dem Lesen des Artikels von Herb Sutter [9] im Internet erstmalig nach dem Begriff „Multi-Core“ stöberte.

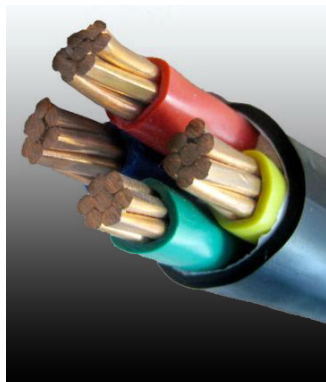


- „viel“ geht weit über „mehr“ hinaus
 - mehrere zehn Kerne als untere Grenze
 - Hunderte oder Tausende sind keine Utopie



¹Suchergebnis, als wosch nach dem Lesen des Artikels von Herb Sutter [9] im Internet erstmalig nach dem Begriff „Multi-Core“ stöberte.





■ globaler gemeinsamer Hauptspeicher

- verteilt über alle Kacheln
- woraus aber nicht zwingend global einheitliche **Speicherkonsistenz** folgt

¹Suchergebnis, als wosch nach dem Lesen des Artikels von Herb Sutter [9] im Internet erstmalig nach dem Begriff „Multi-Core“ stöberte.



- die Skalierbarkeit des *Shared-Memory*-Paradigmas steht und fällt mit der Art der Parallelität und der Programmierung [7]
 - grobkörnige Mitbenutzung und Botschaftenaustausch (*message passing*) zeigen etwa den gleichen Grad an Skalierung
 - feinkörnige Ansätze sind dagegen sehr stark durch die Beschränkungen des Gesetzes von Amdahl [1] begrenzt



- ein Problemfall, nicht zuletzt wegen des **TLB** (*translation lookaside buffer*)²
 - einer pro Rechenkern
 - die CPU fährt aber kein Kohärenzprotokoll



²Hieronimus im Gehäus, Albrecht Dürer, 1514: Hieronymus gilt im übertragenen Sinne als Schutzpatron der Übersetzer.



- ein Problemfall, nicht zuletzt wegen des **TLB** (*translation lookaside buffer*)²
- erzeugt **Interferenz** innerhalb desselben gemeinsam genutzten Adressraums
 - gleichzeitige Prozesse
 - verschiedenen Rechenkernen zugeordnet



²Hieronymus im Gehäus, Albrecht Dürer, 1514: Hieronymus gilt im übertragenen Sinne als Schutzpatron der Übersetzer.



- **Überlagerung** von Aktionen³ beim Zusammentreffen zweier oder mehrerer gleichzeitiger Prozesse
 - als Folge des Zugriffs auf eine gemeinsam genutzte Ressource
 - auch ausgelöst durch widersprüchliche Planungs-/Auswahlentscheidungen



³Hier bereits die parallele Ausführung eines Maschinenbefehls durch die CPU.



- **Rauschen** im Hintergrund der Ausführung von Programmen (*background noise*)
 - nichtfunktionales Merkmal
 - das jede Ausführungsumgebung besitzt



↳ **Betriebssystemrauschen** (*operating-system noise*)



- **Rauschen** im Hintergrund der Ausführung von Programmen (*background noise*)
- damit **Behinderung** eines Prozesses durch gleichzeitige äußere Einwirkungen
 - eines anderen Prozesses
 - auf derselben oder einer anderen CPU



↪ **Betriebssystemrauschen** (*operating-system noise*)

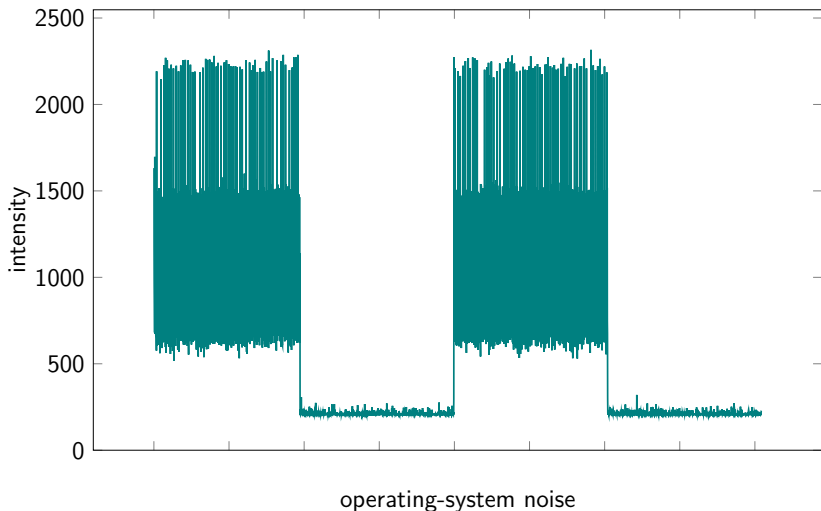


- **Rauschen** im Hintergrund der Ausführung von Programmen (*background noise*)
- damit **Behinderung** eines Prozesses durch gleichzeitige äußere Einwirkungen
- eigentlich Normalität, sofern die Störung in Grenzen bleibt



↳ **Betriebssystemrauschen** (*operating-system noise*)





Einleitung

Problemstellung

Sicherheitsdimension

Prozessorarchitektur

Störungsquelle

Lösungsansatz

Adressraumkonzept

Prozessisolation

Intermittierende Prozessisolation

Prinzip

Zusammenfassung





- ein **Programmiermodell** mit folgender Prämisse [3]:
 - ein global gemeinsam genutzter Adressraum verbessert die Produktivität
 - erfordert aber eine Unterscheidung zwischen „lokal“ und „entfernt“
 - um Leistungsoptimierungen zu ermöglichen
 - um Skalierbarkeit auf groß angelegten parallelen Architekturen zu erreichen



- ein **Programmiermodell**

- aus **Betriebssystem**sicht handelt es sich dabei um:
 - mehrere Hauptspeicherpartitionen, die sich kooperierende Prozesse teilen
 - in logischer Hinsicht ein gemeinsamer verteilter Hauptspeicher
 - ein einzelner Adressraum, in dem die kooperierenden Prozesse residieren
 - genauer: ein und derselbe logische/virtuelle Adressraum für diese Prozesse

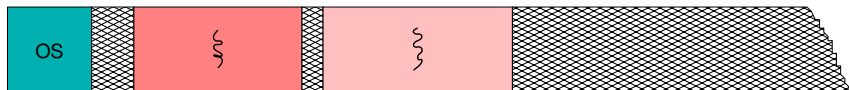


- ein **Programmiermodell**

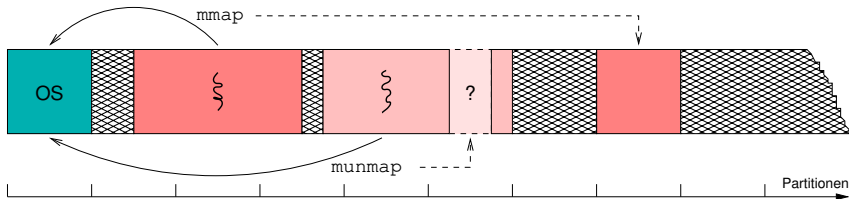
 - aus **Betriebssystem**sicht handelt es sich dabei um:
 - mehrere Hauptspeicherpartitionen, die sich kooperierende Prozesse teilen
 - in logischer Hinsicht ein gemeinsamer verteilter Hauptspeicher
 - ein einzelner Adressraum, in dem die kooperierenden Prozesse residieren
 - genauer: ein und derselbe logische/virtuelle Adressraum für diese Prozesse
- ↪ Anforderung/Freigabe von Speicher bedingt Adressraumänderungen



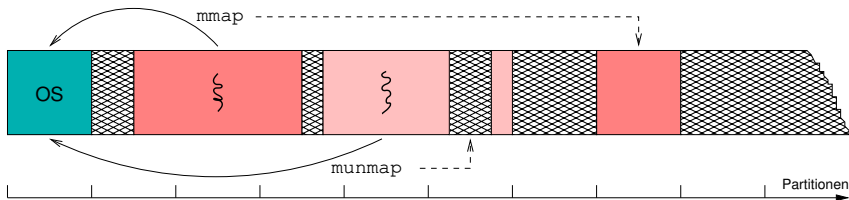
- ein **Programmiermodell**
 - aus **Betriebssystem**sicht handelt es sich dabei um:
 - mehrere Hauptspeicherpartitionen, die sich kooperierende Prozesse teilen
 - in logischer Hinsicht ein gemeinsamer verteilter Hauptspeicher
 - ein einzelner Adressraum, in dem die kooperierenden Prozesse residieren
 - genauer: ein und derselbe logische/virtuelle Adressraum für diese Prozesse
- ↪ Anforderung/Freigabe von Speicher bedingt Adressraumänderungen



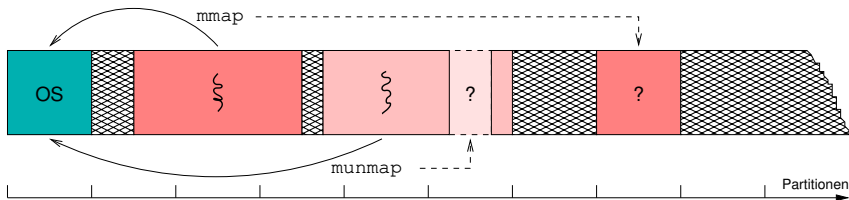
- ein **Programmiermodell**
 - aus **Betriebssystem**sicht handelt es sich dabei um:
 - mehrere Hauptspeicherpartitionen, die sich kooperierende Prozesse teilen
 - in logischer Hinsicht ein gemeinsamer verteilter Hauptspeicher
 - ein einzelner Adressraum, in dem die kooperierenden Prozesse residieren
 - genauer: ein und derselbe logische/virtuelle Adressraum für diese Prozesse
- ↪ Anforderung/Freigabe von Speicher bedingt Adressraumänderungen



- ein **Programmiermodell**
 - aus **Betriebssystem**sicht handelt es sich dabei um:
 - mehrere Hauptspeicherpartitionen, die sich kooperierende Prozesse teilen
 - in logischer Hinsicht ein gemeinsamer verteilter Hauptspeicher
 - ein einzelner Adressraum, in dem die kooperierenden Prozesse residieren
 - genauer: ein und derselbe logische/virtuelle Adressraum für diese Prozesse
- ↪ Anforderung/Freigabe von Speicher bedingt Adressraumänderungen



- ein **Programmiermodell**
 - aus **Betriebssystem**sicht handelt es sich dabei um:
 - mehrere Hauptspeicherpartitionen, die sich kooperierende Prozesse teilen
 - in logischer Hinsicht ein gemeinsamer verteilter Hauptspeicher
 - ein einzelner Adressraum, in dem die kooperierenden Prozesse residieren
 - genauer: ein und derselbe logische/virtuelle Adressraum für diese Prozesse
- ↪ Anforderung/Freigabe von Speicher bedingt Adressraumänderungen



- Änderungen von Attributen global gemeinsam genutzter Adressräume müssen in konsistenter Art und Weise geschehen



- Änderungen von Attributen global gemeinsam genutzter Adressräume müssen in konsistenter Art und Weise geschehen
 - Attribute, erfasst über die **Seitendeskriptoren** der Adressräume
 - Anzahl – Größe des gesamten Adressraums
 - Maß für die Gesamtzahl der benötigten Seitentabellen
 - Zustand – Ort einer Seite und die mit ihr verbundenen Rechte



- Änderungen von Attributen global gemeinsam genutzter Adressräume müssen in konsistenter Art und Weise geschehen
 - Attribute, erfasst über die **Seitendeskriptoren** der Adressräume

- wobei ein Seitendeskriptor eine logische und physische Erscheinung hat
 - logisch – der Repräsentant im globalen virtuellen Adressraum
 - identifiziert/lokalisiert die Seite
 - ↪ scheinbar nur einmal vorhanden



- Änderungen von Attributen global gemeinsam genutzter Adressräume müssen in konsistenter Art und Weise geschehen
 - Attribute, erfasst über die **Seitendeskriptoren** der Adressräume

- wobei ein Seitendeskriptor eine logische und physische Erscheinung hat
 - physisch** – der Repräsentant im jeweils lokalen Speicher eines Prozessors
 - identifiziert/lokalisiert den Seitenrahmen
 - ↪ wirklich mehrfach vorhanden, mit verschiedenen Werten



- Änderungen von Attributen global gemeinsam genutzter Adressräume müssen in konsistenter Art und Weise geschehen
 - Attribute, erfasst über die **Seitendeskriptoren** der Adressräume

- wobei ein Seitendeskriptor eine logische und physische Erscheinung hat
 - logisch** – der Repräsentant im globalen virtuellen Adressraum
 - identifiziert/lokalisiert die Seite \rightsquigarrow **Referenz**
 - \hookrightarrow scheinbar nur einmal vorhanden
 - physisch** – der Repräsentant im jeweils lokalen Speicher eines Prozessors
 - identifiziert/lokalisiert den Seitenrahmen \rightsquigarrow **Replikat**
 - \hookrightarrow wirklich mehrfach vorhanden, mit verschiedenen Werten



- Änderungen von Attributen global gemeinsam genutzter Adressräume müssen in konsistenter Art und Weise geschehen
 - Attribute, erfasst über die **Seitendeskriptoren** der Adressräume

 - wobei ein Seitendeskriptor eine logische und physische Erscheinung hat

- jede **lokale Domäne** führt Buch über die in ihrem Gültigkeitsbereich vorliegenden Verwaltungsstrukturen
 - Bezugspunkt dabei ist die CPU, genauer: der **einzelne Rechenkern**
 - deren MMU zu programmieren und TLB zu verwalten ist



- Prozessisolation „benutzt“ bestimmte **funktionale Merkmale**, die typischerweise einem Betriebssystem zugerechnet werden



- Prozessisolation „benutzt“ bestimmte **funktionale Merkmale**, die typischerweise einem Betriebssystem zugerechnet werden
 - (a) eine für gewöhnlich mehrstufige Seitentabelle pro Prozessexemplar
 - erfasst die Seitendeskriptoren des zugewiesenen Arbeitsspeichers



- Prozessisolation „benutzt“ bestimmte **funktionale Merkmale**, die typischerweise einem Betriebssystem zugerechnet werden

- (b) Liste der Gebrauchsstücke an Hauptspeicher pro Prozessexemplar
 - erfasst zugewiesene statische/dynamische (seitennummerierte) Segmente



- Prozessisolation „benutzt“ bestimmte **funktionale Merkmale**, die typischerweise einem Betriebssystem zugerechnet werden
-
- (c) der Übersetzungspuffer (TLB) pro CPU/Rechenkern
 - erfasst kürzlich erfolgte Übersetzungen von logischen/virtuellen Adressen



- Prozessisolation „benutzt“ bestimmte **funktionale Merkmale**, die typischerweise einem Betriebssystem zugerechnet werden

- (d) kernglobale Speicherverwaltung pro Kachel (*tile*)
 - erfasst verfügbare statische/dynamische (seitennummerierte) Segmente



- Prozessisolation „benutzt“ bestimmte **funktionale Merkmale**, die typischerweise einem Betriebssystem zugerechnet werden

- (e) eine globale Seitentabelle pro System
 - erfasst alle Anwendungsprogramme plus Betriebssystem



Verwaltungsstrukturen eines Prozessadressraums

- Prozessisolation „benutzt“ bestimmte **funktionale Merkmale**, die typischerweise einem Betriebssystem zugerechnet werden

- bei Adressraumänderungen ist dabei ein **verteilter Zustand** logisch zusammenhängender TLB/MMU Einheiten konsistent zu halten
 - relevant sind Aktionen, die den global gemeinsamen Adressraum betreffen



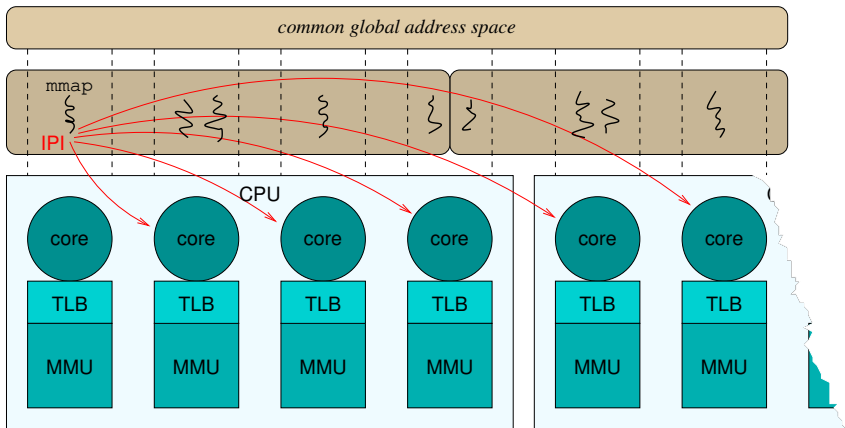
- Prozessisolation „benutzt“ bestimmte **funktionale Merkmale**, die typischerweise einem Betriebssystem zugerechnet werden

- (c) der Übersetzungspuffer (TLB) pro CPU/Rechenkern
 - erfasst kürzlich erfolgte Übersetzungen von logischen/virtuellen Adressen

- bei Adressraumänderungen ist dabei ein **verteilter Zustand** logisch zusammenhängender TLB/MMU Einheiten konsistent zu halten
 - relevant sind Aktionen, die den global gemeinsamen Adressraum betreffen
 - allerdings sind TLB/MMU nur lokal „von ihrem Kern aus“ zugänglich
 - ↔ per **IPI** (*interprocessor interrupt*) sind Kerne zur „Wartung“ anzustoßen

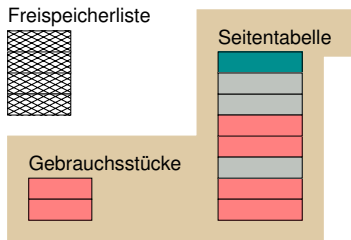


- auf Basis kernlokaler Ressourcen zur globalen Adressraumverwaltung
 - insbesondere **MMU** und **TLB**
- die nur lokal zugänglich sind, aber von entfernt den Zustand ändern müssen





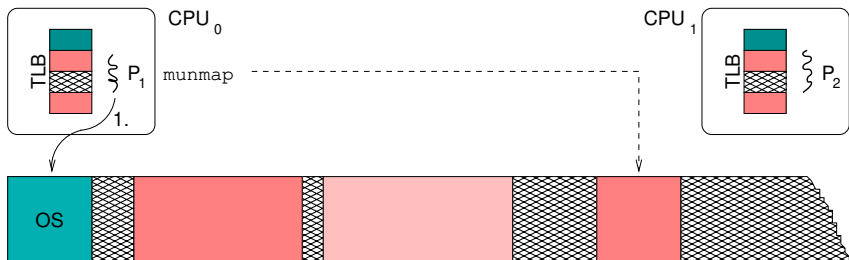
Isolationsbetrieb



Betriebssystemstatus zu P₁



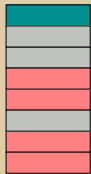
Isolationsbetrieb



Freispeicherliste



Seitentabelle



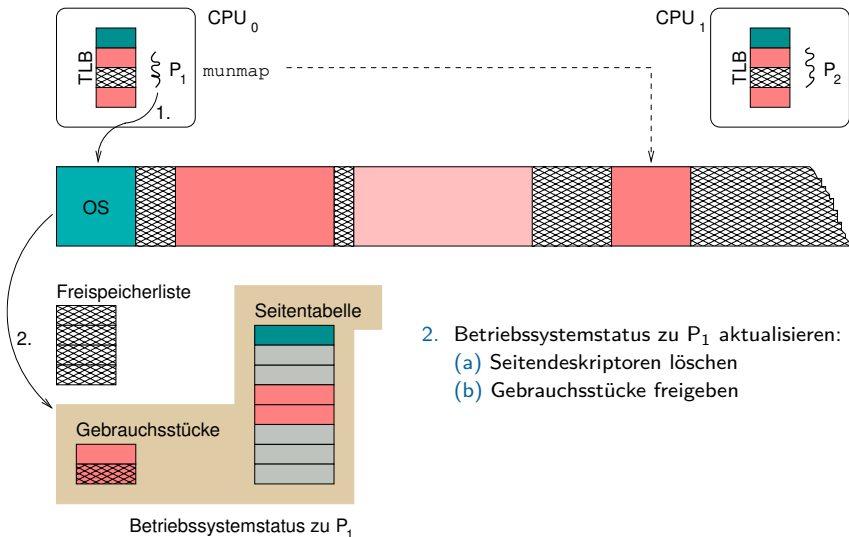
Gebrauchsstücke



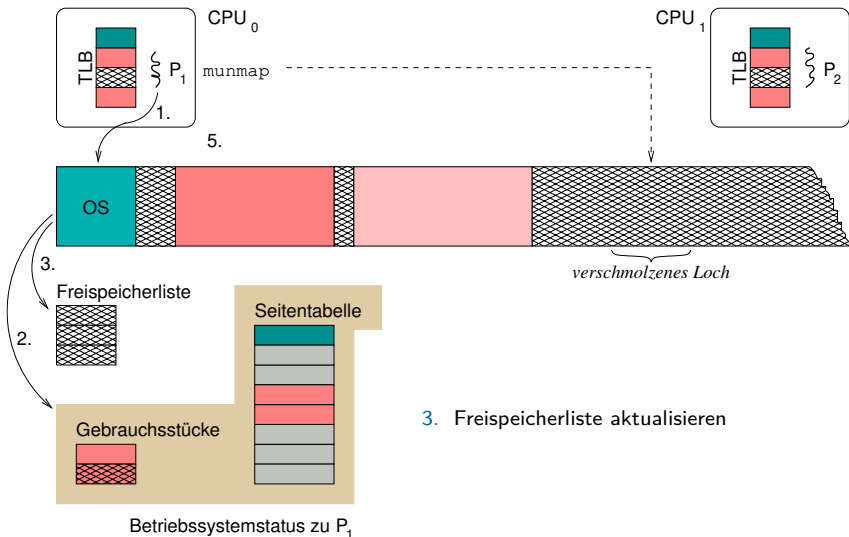
Betriebssystemstatus zu P₁

1. P₁ ruft munmap()

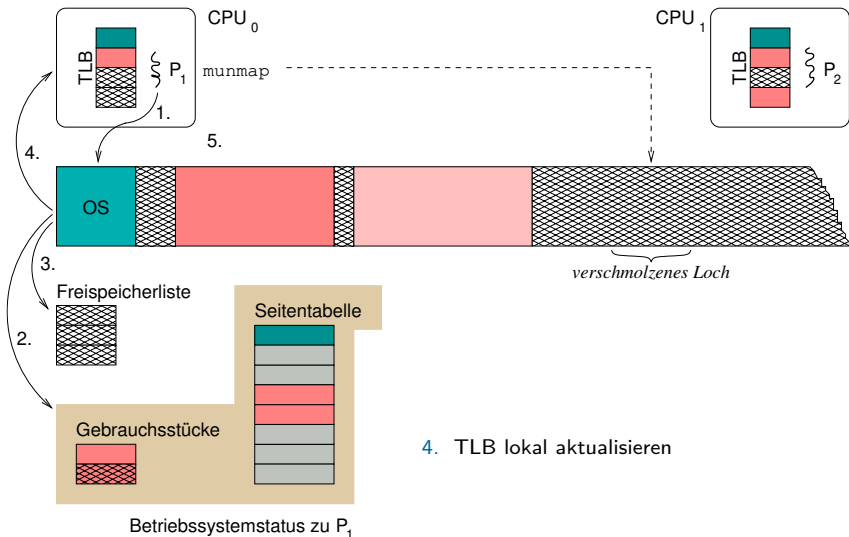


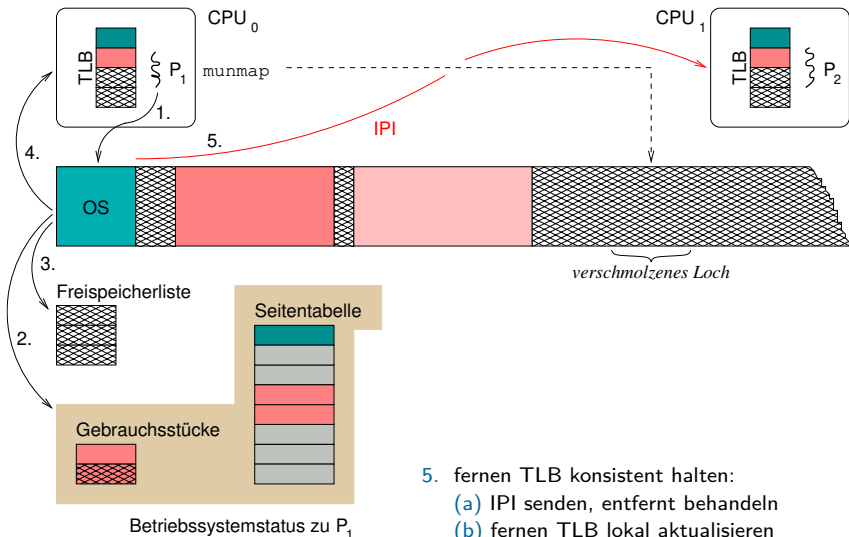


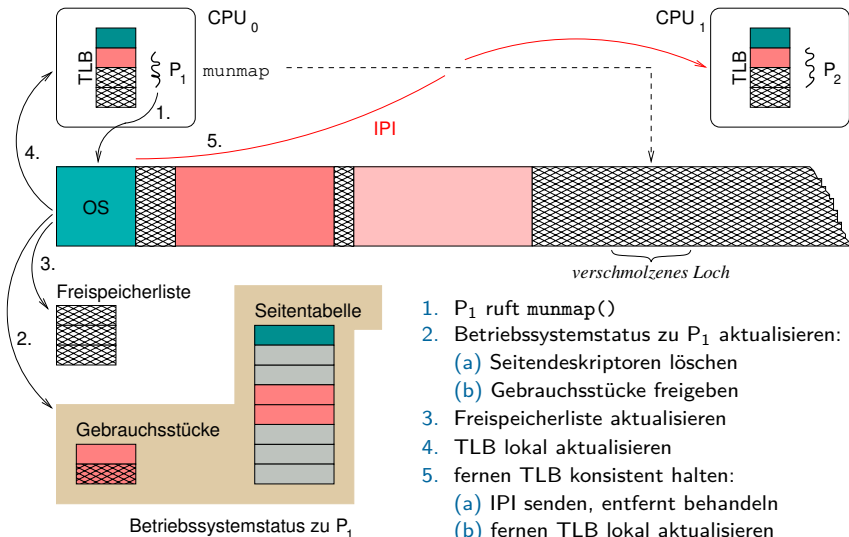
Isolationsbetrieb



Isolationsbetrieb







... schließlich P₁ wieder aufnehmen



- Simultanverarbeitung mit einem Mehrprozessorsystem hat **Untiefen**



- Simultanverarbeitung mit einem Mehrprozessorsystem hat **Untiefen**
 - der eine Adressraumänderung auslösende Faden erzeugt eine **Laufgefahr** (*race condition*) durch zeitweilig inkonsistente TLB-Inhalte



- Simultanverarbeitung mit einem Mehrprozessorsystem hat **Untiefen**
 - der eine Adressraumänderung auslösende Faden erzeugt eine **Laufgefahr** (*race condition*) durch zeitweilig inkonsistente TLB-Inhalte
 - ist der betreffende Systemaufruf (z.B. `mmap`) der Abstraktionsebene des Fadens zuzurechnen, darf ein kritischer Abschnitt angenommen werden
 - ↪ Bestandteil des nichtsequentiellen Programms, das den Fadens definiert



- Simultanverarbeitung mit einem Mehrprozessorsystem hat **Untiefen**
 - der eine Adressraumänderung auslösende Faden erzeugt eine **Laufgefahr** (*race condition*) durch zeitweilig inkonsistente TLB-Inhalte

- „versteckt“ sich der Systemaufruf jedoch in einer tieferliegenden Ebene, etwa innerhalb einer Bibliotheksfunktion, fehlt Wissen zur Prozesssynchronisation
~> Annahme des schlimmsten Falls



- Simultanverarbeitung mit einem Mehrprozessorsystem hat **Untiefen**
 - der eine Adressraumänderung auslösende Faden erzeugt eine **Laufgefahr** (*race condition*) durch zeitweilig inkonsistente TLB-Inhalte

- für einen über die Rechenkerne verteilter mehr-/vielfädiger Prozess ist der IPI ein **Gruppenruf** (*multicast*) oder **Rundruf** (*broadcast*)



- Simultanverarbeitung mit einem Mehrprozessorsystem hat **Untiefen**
 - der eine Adressraumänderung auslösende Faden erzeugt eine **Laufgefahr** (*race condition*) durch zeitweilig inkonsistente TLB-Inhalte

- für einen über die Rechenkerne verteilter mehr-/vielfädiger Prozess ist der IPI ein **Gruppenruf** (*multicast*) oder **Rundruf** (*broadcast*)
 - dieser sollte mit der Anzahl der dem gleichzeitigen Prozess jeweils dynamisch zugewiesenen Rechenkerne skalieren



- Simultanverarbeitung mit einem Mehrprozessorsystem hat **Untiefen**
 - der eine Adressraumänderung auslösende Faden erzeugt eine **Laufgefahr** (*race condition*) durch zeitweilig inkonsistente TLB-Inhalte

- für einen über die Rechenkerne verteilter mehr-/vielfädiger Prozess ist der IPI ein **Gruppenruf** (*multicast*) oder **Rundruf** (*broadcast*)
 - dieser sollte mit der Anzahl der dem gleichzeitigen Prozess jeweils dynamisch zugewiesenen Rechenkerne skalieren
 - zudem muss der rufende Betriebssystemkern Gewissheit darüber haben, dass sämtliche gerufenen „*IPI handler*“ ihre Aufgaben haben erledigen können



- Simultanverarbeitung mit einem Mehrprozessorsystem hat **Untiefen**
 - der eine Adressraumänderung auslösende Faden erzeugt eine **Laufgefahr** (*race condition*) durch zeitweilig inkonsistente TLB-Inhalte

 - für einen über die Rechenkerne verteilter mehr-/vielfädiger Prozess ist der IPI ein **Gruppenruf** (*multicast*) oder **Rundruf** (*broadcast*)
- ↪ skalierbarer verlässlicher Gruppenruf (*scalable reliable multicast*)



- Simultanverarbeitung mit einem Mehrprozessorsystem hat **Untiefen**
 - der eine Adressraumänderung auslösende Faden erzeugt eine **Laufgefahr** (*race condition*) durch zeitweilig inkonsistente TLB-Inhalte

- für einen über die Rechenkerne verteilter mehr-/vielfädiger Prozess ist der IPI ein **Gruppenruf** (*multicast*) oder **Rundruf** (*broadcast*)

- nicht zuletzt die durch den IPI verursachte **Störung** ferner Rechenkerne, die diese zu unbekanntem Zeitpunkten mit unbekannter Frequenz trifft

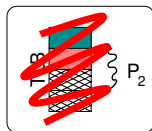






CPU₀

CPU₁



Freispeicherliste



Seitenzelle

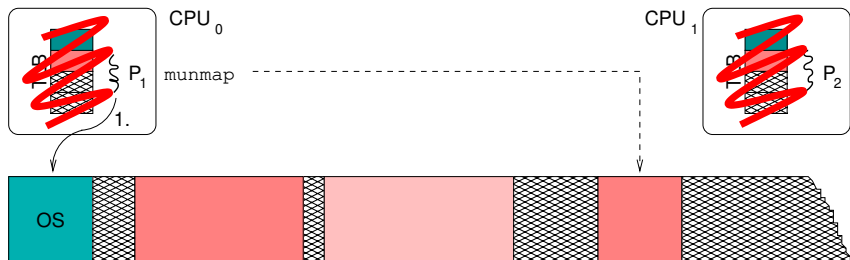


Gebrauchsstücke



Betriebssystemstatus zu P₁





Freispeicherliste



Seitenstabelle



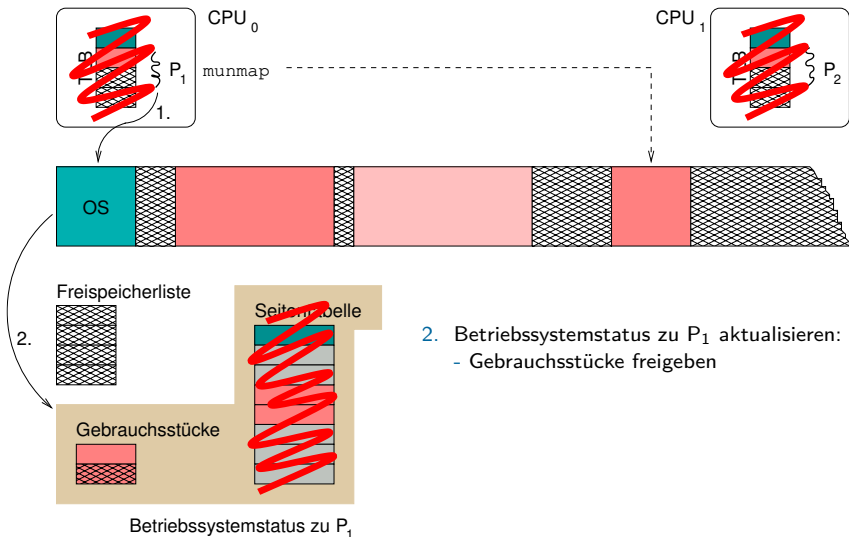
Gebrauchsstücke

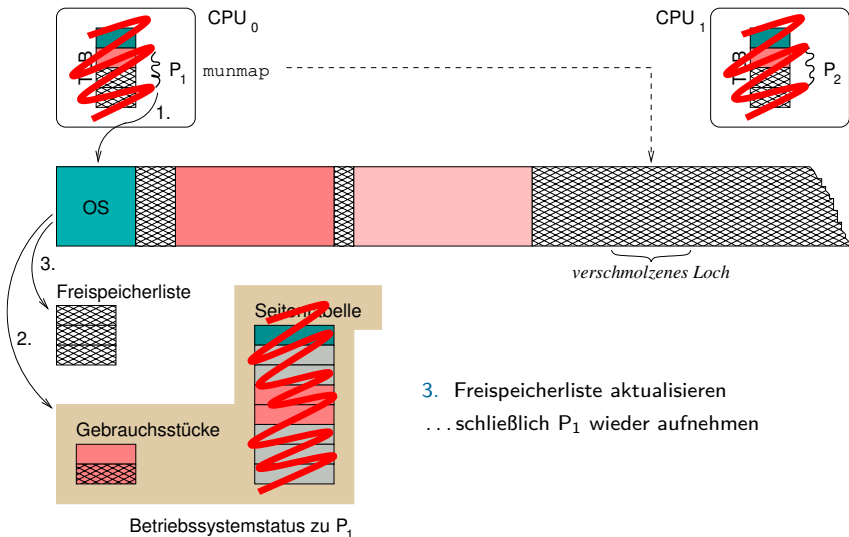


1. P_1 ruft `munmap()`

Betriebssystemstatus zu P_1

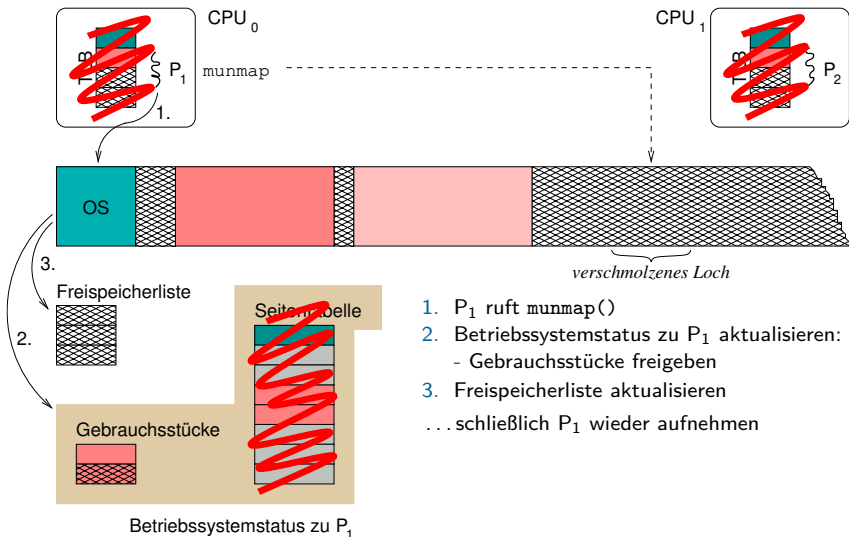


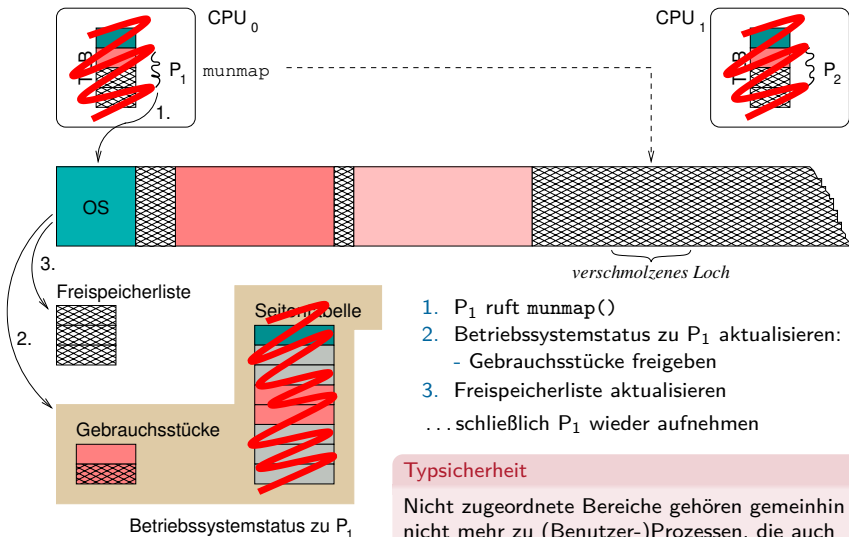




3. Freispeicherliste aktualisieren
... schließlich P₁ wieder aufnehmen







Typsicherheit

Nicht zugeordnete Bereiche gehören gemeinhin nicht mehr zu (Benutzer-)Prozessen, die auch niemals auf diese Regionen zugreifen sollten.



Falsch positiver Zugriff bei Seitenadressierung

- die CPU greift **wortweise** auf den Hauptspeicher zu, der allerdings vom Betriebssystem **seitenweise** zur Verfügung gestellt wird



Falsch positiver Zugriff bei Seitenadressierung

- die CPU greift **wortweise** auf den Hauptspeicher zu, der allerdings vom Betriebssystem **seitenweise** zur Verfügung gestellt wird
 - angenommen ein Prozess fordert 42 Bytes an dynamischen Speicher an, den das Betriebssystem nur in Einheiten von 4096 Bytes vergibt



Falsch positiver Zugriff bei Seitenadressierung

- die CPU greift **wortweise** auf den Hauptspeicher zu, der allerdings vom Betriebssystem **seitenweise** zur Verfügung gestellt wird
 - angenommen ein Prozess fordert 42 Bytes an dynamischen Speicher an, den das Betriebssystem nur in Einheiten von 4096 Bytes vergibt
 - weiter angenommen, der angeforderte dynamische Speicher wird an einer Seitengrenze im Prozessadressraum verfügbar gemacht



Falsch positiver Zugriff bei Seitenadressierung

- die CPU greift **wortweise** auf den Hauptspeicher zu, der allerdings vom Betriebssystem **seitenweise** zur Verfügung gestellt wird
 - angenommen ein Prozess fordert 42 Bytes an dynamischen Speicher an, den das Betriebssystem nur in Einheiten von 4096 Bytes vergibt
 - weiter angenommen, der angeforderte dynamische Speicher wird an einer Seitengrenze im Prozessadressraum verfügbar gemacht
 - sei `char* daaaf` Zeiger auf einen verfügbar gemachten Speicherbereich und $\text{int}(daaaf)/4096 = 0$, also ein seitenausgerichteter Wert



Falsch positiver Zugriff bei Seitenadressierung

- die CPU greift **wortweise** auf den Hauptspeicher zu, der allerdings vom Betriebssystem **seitenweise** zur Verfügung gestellt wird

- so ist die Ausführung der Anweisungsfolge

```
1 daaaf = malloc(42);
2 if (daaaf)
3     for (i = 0; i < 1234; i++)
4         daaaf[i] = '*';
```

für alle Werte von i physisch gültig, obwohl nur $i \in [0, 41]$ logisch gilt



Falsch positiver Zugriff bei Seitenadressierung

- die CPU greift **wortweise** auf den Hauptspeicher zu, der allerdings vom Betriebssystem **seitenweise** zur Verfügung gestellt wird

- so ist die Ausführung der Anweisungsfolge

```
1 daaaf = malloc(42);
2 if (daaaf)
3     for (i = 0; i < 1234; i++)
4         daaaf[i] = '*';
```

für alle Werte von i physisch gültig, obwohl nur $i \in [0, 41]$ logisch gilt

- das heißt, die ungültigen Zugriffe auf `daaaf[j]` mit $j \in [42, 4095]$ werden keinen Fehler liefern, da dieser Bereich noch zur gültigen Seite zählt



Einleitung

Problemstellung

Sicherheitsdimension

Prozessorarchitektur

Störungsquelle

Lösungsansatz

Adressraumkonzept

Prozessisolation

Intermittierende Prozessisolation

Prinzip

Zusammenfassung



- Übergänge zwischen verschiedenen **Betriebsmodi** ermöglichen



- Übergänge zwischen verschiedenen **Betriebsmodi** ermöglichen
 - MMU-basierten Schutz des Prozessadressraums ausschalten
 - Seitentabelle (für alle Fäden) des betreffenden Prozesses deaktivieren
 - sofern nötig, nur die globale (systemspezifische) Seitentabelle aktiv lassen



- Übergänge zwischen verschiedenen **Betriebsmodi** ermöglichen
 - MMU-basierten Schutz des Prozessadressraums einschalten
 - Seitendeskriptoren auf Basis der Gebrauchsstücke wiederherstellen
 - Seitentabelle (für alle Fäden) des betreffenden Prozesses aktivieren
 - lokale (prozessspezifische) Seitentabelle anwenden



- Übergänge zwischen verschiedenen **Betriebsmodi** ermöglichen
 - MMU-basierten Schutz des Prozessadressraums ausschalten

 - MMU-basierten Schutz des Prozessadressraums einschalten

- Ein- und Ausschalten ist eine „lärmende Aktion“
 - IPI als Gruppenruf (*multicast*) an die relevanten Prozessoren senden
 - den TLB der jeweiligen MMU spülen (*flush*)



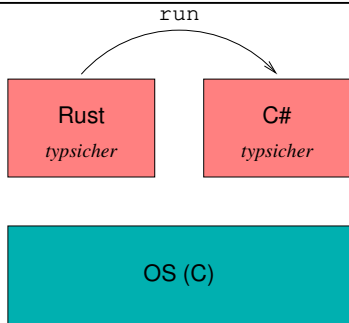
- Übergänge zwischen verschiedenen **Betriebsmodi** ermöglichen
 - MMU-basierten Schutz des Prozessadressraums ausschalten

 - MMU-basierten Schutz des Prozessadressraums einschalten

- Ein- und Ausschalten ist eine „lärmende Aktion“ — jedoch „selten“

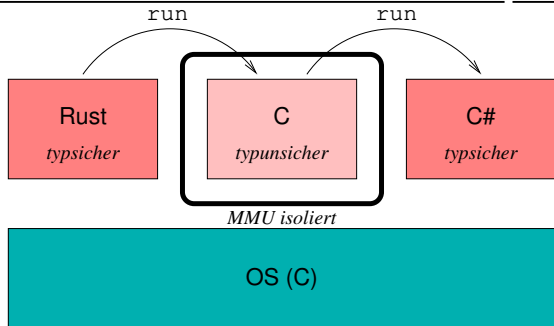
- die MMU isoliert nur Prozesse typunsicherer Programme
 - Prozesse typsicherer Programme sind durch den Kompilierer isoliert
 - so ergeben sich zwei Momente für den Wechsel des Betriebsmodus'
 - Ladezeitpunkt: typunsicheres Programm per MMU im Adressraum isolieren
 - Entsorgungszeitpunkt: Isolation des typunsicheren Programms aufheben





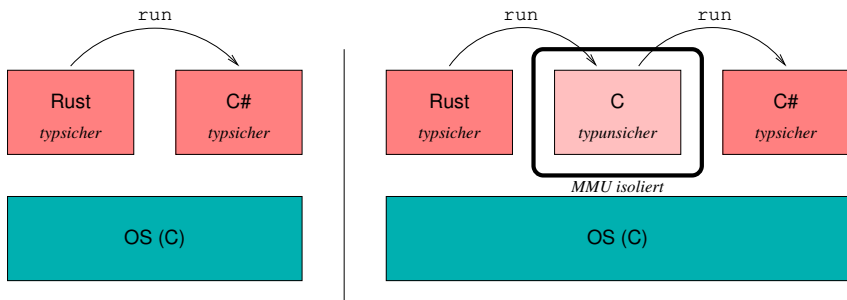
- Prozesse typischerer Anwendungsprogramme im Offenbetrieb belassen





- nur die Prozesse typunsicherer Anwendungsprogramme beim Laden im eigenen Adressraum einschließen \leadsto Isolationsbetrieb
 - Schutz der Umgebung vor solchen Prozessen





- Prozesse typischerer Anwendungsprogramme im Offenbetrieb belassen
- nur die Prozesse typunsicherer Anwendungsprogramme beim Laden im eigenen Adressraum einschließen \leadsto Isolationsbetrieb
- Unabhängig von der Auslegung als MAS oder SAS, jedoch:
 - MAS ■ **physische Isolation** der unsicheren Teile mittels MMU (hier)
 - SAS ■ ggf. nur **logische Isolation** durch Adressraumrandomisierung



Einleitung

Problemstellung

Sicherheitsdimension

Prozessorarchitektur

Störungsquelle

Lösungsansatz

Adressraumkonzept

Prozessisolation

Intermittierende Prozessisolation

Prinzip

Zusammenfassung



Resümee



- erzwungenes Unterbrechen von Prozessoren in ihren Aktivitäten, um dort TLB-Konsistenzaktionen durchzuführen, ist massiv störend
 - systemweiter IPI als Folge einer Adressraumänderung eines Fadens
 - der IPI unterbricht die laufende Aktion des empfangenden Rechenkerns
 - *TLB shutdown* [2]



- erzwungenes Unterbrechen von Prozessoren in ihren Aktivitäten, um dort TLB-Konsistenzaktionen durchzuführen, ist massiv störend

- diese Maßnahme forciert Überlagerungen beim Zusammentreffen der Unterbrechung mit einem gleichzeitigen Prozess
 - **Interferenz**, deren Zeitpunkt und Frequenz unbestimmt ist ☹️
 - verursacht durch einen „externen“ Prozessfaden eines fernen Rechenkerns



- erzwungenes Unterbrechen von Prozessoren in ihren Aktivitäten, um dort TLB-Konsistenzaktionen durchzuführen, ist massiv störend
- diese Maßnahme forciert Überlagerungen beim Zusammentreffen der Unterbrechung mit einem gleichzeitigen Prozess
 - **Interferenz**, deren Zeitpunkt und Frequenz unbestimmt ist ☹️
 - verursacht durch einen „externen“ Prozessfaden eines fernen Rechenkerns
 - die Störungen sind problematisch für zeitabhängige gleichzeitige Prozesse
 - beeinträchtigen aber auch allgemein die Performanz paralleler Anwendungen
 - insb. Anwendungen, die „Gleichschritt“ (*lock-step*) von Fäden erwarten



- erzwungenes Unterbrechen von Prozessoren in ihren Aktivitäten, um dort TLB-Konsistenzaktionen durchzuführen, ist massiv störend

- diese Maßnahme forciert Überlagerungen beim Zusammentreffen der Unterbrechung mit einem gleichzeitigen Prozess

- **speichersichere Prozesse** vor zu erwartenden Störungen bewahren, die ein **MMU-basierter Schutz** zur Folge haben kann
 - nur speicherunsichere Prozesse durch die MMU überwachen lassen
 - Adressraumisolation von Prozessen adaptiv gestalten [4]



- erzwungenes Unterbrechen von Prozessoren in ihren Aktivitäten, um dort TLB-Konsistenzaktionen durchzuführen, ist massiv störend
- diese Maßnahme forciert Überlagerungen beim Zusammentreffen der Unterbrechung mit einem gleichzeitigen Prozess
- **speichersichere Prozesse** vor zu erwartenden Störungen bewahren, die ein **MMU-basierter Schutz** zur Folge haben kann



- [1] AMDAHL, G. M.:
Validity of the Single-Processor Approach to Achieving Large Scale Computing Capabilities.
In: *Proceedings of the AFIPS Spring Joint Computer Conference (AFIPS 1967 (Spring))*, AFIPS Press, 1967, S. 483–485

- [2] BLACK, D. L. ; RASHID, R. F. ; GOLUB, D. B. ; HILL, C. R.:
Translation Lookaside Buffer Consistency: A Software Approach.
In: *Proceedings of the Third International Conference on Architectural Support for Programming Languages and Operating Systems*.
New York, NY, USA : Association for Computing Machinery, 1989 (ASPLOS III). – ISBN 0897913000, S. 113–122

- [3] DE WAEL, M. ; MARR, S. ; DE FRAINE, B. ; VAN CUTSEM, T. ; DE MEUTER, W. :
Partitioned Global Address Space Languages.
In: *ACM Comput. Surv.* 47 (2015), Mai, Nr. 4, S. 62:1–27.
<http://dx.doi.org/10.1145/2716320>. –
DOI 10.1145/2716320



- [4] DRESCHER, G. :
Adaptive Address-Space Management for Resource-Aware Applications, Lehrstuhl für Verteilte Systeme und Betriebssysteme, Department Informatik, Friedrich-Alexander-Universität Erlangen-Nürnberg, Dissertation, 2021.
<https://opus4.kobv.de/opus4-fau/frontdoor/index/index/docId/16511>
- [5] DRESCHER, G. ; SCHRÖDER-PREIKSCHAT, W. :
Adaptive Memory Protection for Many-Core Systems.
Version: 2016.
<http://dx.doi.org/10.4230/DagRep.6.10.120>.
In: *Adaptive Isolation for Predictability and Security* Bd. 6.
Dagstuhl Publishing, 2016. –
DOI 10.4230/DagRep.6.10.120, S. 120–153:140
- [6] GOLDBERG, R. P.:
Architectural Principles for Virtual Computer Systems / Harvard University, Electronic Systems Division.
Cambridge, MA, USA, Febr. 1973 (ESD-TR-73-105). –
PhD Thesis



- [7] KREMENETSKY, M. ; RAEFSKY, A. ; REINHARDT, S. :
Poor Scalability of Parallel Shared Memory Model: Myth or Reality?
In: *Proceedings of the 2003 International Conference on Computational Science (ICCS 2003)* Bd. LNCS 2660, Springer-Verlag Berlin Heidelberg, 2003 (Lecture Notes in Computer Science), S. 657–666
- [8] SCHRÖDER-PREIKSCHAT, W. :
Hierarchien.
In: LEHRSTUHL INFORMATIK 4 (Hrsg.): *Betriebssystemtechnik — Adressräume: Trennung, Zugriff, Schutz.*
FAU Erlangen-Nürnberg, 2013 (Vorlesungsfolien), Kapitel 4
- [9] SUTTER, H. :
Turn Toward Concurrency in Software—Your free lunch will soon be over. What can you do about it?
In: *Dr. Dobbs' Journal* 30 (2005), März, Nr. 3, S. 16–22

